Searching PAJ Page 1 of 1

## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN



(11)Publication number: 07-244604 (43)Date of publication of application: 19.09.1995

GO6F 12/00 (51)Int.Cl. (21)Application number: 06-034691 (71)Applicant: NIPPON TELEGR & TELEPH CORP (NTT) (22)Date of filing: 04.03.1994 (72)Inventor: MORISHITA SHINJI

> KOBAYASHI NOBUYUKI NAKAMURA JINNOSUKE

# (54) METHOD AND DEVICE FOR DATA BASE ON-LINE RESTORATION

(57)Abstract:

PURPOSE: To intermit data base access except to a faulty place by selecting a combination of data base resources which are almost mutually independent from the point of view of access from data base service. acquiring information in units of the selected range, and performing restoration processing within the selected range at the time of restoration.

CONSTITUTION: A data base 104 is divided into units from the point of view of data base access the device independently acquires a backup and a journal in each divided unit, and a data base restoration processing part 107 loads the backup of a unit corresponding to an object of restoration obtained by a backup acquisition part 105 and reflects the journal of the unit corresponding to the object of restoration obtained by a journal acquisition part 106. During the restoration processing, a service closure part 102 inhibits a restoration place from being accessed, but allows a data

base access part 103 to access other places. The

restoration processing is performed by using only information corresponding to the faulty place in information for restoration outputted from the backup acquisition part 105 and journal acquisition part 106.

## (Partial Translation) JP REI07-244604 A

- 5 [0031] Reference numeral 107 depicts a processing unit (part restoring processing 203 shown in Fig. 2) that restores a failure site in the database based on a backup and a journal shown in Fig. 1. Processing at the processing unit is performed with respect to each unit of divided in the database 104. First, backup of the unit to be restored that is obtained by the backup obtaining unit 105 is loaded. Then, the processing unit reflects a journal of the unit to be restored, which is obtained by the journal obtaining unit 106. During restoration
- 15 processing, access to the site to be restored is prevented by the service closing unit 102. However, access to the other sites except the site to be restored is allowed by the database access unit 103.
- [0032] The restoration processing is performed by using 20 only information corresponding to the failure site in information for restoration that is output from the backup obtaining unit 105 and the journal obtaining unit 106. [0033] With reference to Fig. 5, a procedure of journal reflecting processing is explained in detail. Reference
- 25 numeral 501 depicts a journal obtained by the journal obtaining unit 106 based on a unit obtained by dividing the database 104 shown in Fig. 5. [0034] (1) First, a journal is read one by one from a
- journal file corresponding to the restoration to journal reflecting processing 107' (502). The journal reflecting processing 107' is the same as in the database restoration processing unit 107.
  - [0035] (2) The oldest journal in the read journals based on a journal sequence number (401), that is, the journal that
- 35 has the earliest journal sequence number is selected (503). [0036] (3) File information (402) on the destination to which the selected journal is output and the number of constitution journals (403) are obtained to generate update information that is based on the journal read in (1) and
- 40 that includes the journal selected in (2) (504). [0037] (4) The information summarized as one update information in (3) is reflected to part to be restored based on position information (404) and an update image (405) in the journal (505).
- 45 [0038] (5) The following journal after the journal used in (3) is read and the processing returns to (2). This processing is repeated until all journals that can be reflected are processed.
- [0039] As described above, the present invention is explained in detail based on the embodiment. Needless to

- say, the present invention is not limited to the embodiment and can be variously modified without departing from the gist of the present invention. [0040]
- 5 [Effect of the Invention] As described above, according to the present invention, in view of access to database service, it is possible to continue access of database to other sites by selecting each combination of database resources that is mutually separate, obtaining information
- by taking the selected range as a unit, and performing restoration processing with respect to the selected range during restoration. Therefore, it is possible to easily perform restoration processing based on a range of failure and continue normal processing without receiving effects of
- 15 the failure with respect to a site that is not subjected to failure in an online database system. With regard to a failure site, an amount of backup to be loaded and an amount of journal to be reflected are reduced compared with those in a conventional method in which the whole database 20 is taken as an object, which enables a reduction of time
- 20 is taken as an object, which enables a reduction of time that restoration processing needs.

## (19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

# (11)特許出願公開番号

特開平7-244604 (43)公開日 平成7年(1995)9月19日

(51) Int.Cl.6	歐別記号	庁内整理番号	ΡI	技術表示箇所
G 0 5 F 12/00	531 R	7608-5B		

審查請求 未請	求 請求項の数2	OL (	全 5 頁)
---------	----------	------	--------

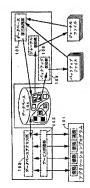
(21)出顯番号	特顯平6-34691	(71)出源人	800004228	
			日本電信電話株式会社	
(22) 出験日	平成6年(1994)3月4日		東京都千代田区内拳町一丁目1番6号	
		(72)発明者	森下 慎次	
			東京都千代田区内宰町1丁目1番6号	В
			本電信電話株式会社内	
		(72)発明者	小林 伸帶	
			東京都千代田区内参町1丁目1番6号	В
			本衛信飯能株式会社内	
		(72) 発明者	中村 仁之輔	
		(12.72.71	東京都千代田区内参町1丁目1番6号	н
			本価信電話练式会社内	1-4
		(74)代理人	t min manufacture and the	

## (54) 【発明の名称】 データペースオンライン復旧方法および装置

## (57)【夢約】

【目的】 障害範囲に限定された障害復旧処理を可能に することにより、オンラインデータベースシステムの際 害能所以外へのデータベースアクセスを継続することを 可能にするデータベースオンライン復旧方法および装置 を提供する。

【構成】 データベース104内をデータベースアクセ スの観点から分割した単位に区切り、この分割された各 分割単位で独立してパックアップおよびジャーナルをジ ャーナル取得郷106で取得し、データベース復旧処理 部107において毎旧障害時に各分割単位で独立してロ ードおよびジャーナル反映を行い、オンラインデータベ ースシステムの復旧を行う。



「特許請求の節用】

【請求項1】 オンラインデータベースシステムにおい て障害に対する復旧のために事前に全ダンプ情報を取得 し、オンライン並行中は復旧のためのジャーナル情報を 取得し、除害時には全ダンプ情報をもとにジャーナル情 報を反映することによって秘密復旧を行うデータベース オンライン復旧方法であって、データベース資源をデー タベースサービスからのアクセスの銀点から相互にほぼ 独立になる組合せを選択し、選択された範囲を単位とし た情報政得を行い、復旧時に製訳された範囲で復旧処理 10 を行うことにより、他の箇所へのデータベースアクセス を継続することを可能とすることを特徴とするデータベ ースオンライン復旧方法。

【請求項2】 データベース内をデータベースアクセス の観点から分割した単位に区切るデータベース分割手段 と、該データベース分割手段で分割された各分割単位で 独立してパックアップおよびジャーナルを取得する個別 ジャーナル取得手段と、復旧障雷時に各分割単位で独立 してロードおよびジャーナル反映を行い、オンラインデ ータペースシステムの復旧を行う部分復旧手段とを有す 20 ることを特徴とするデータベースオンライン復旧装置。 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、オンラインデータベー スシステムにおけるデータベースオンライン復旧方法お よび装置に燃する。

[00002]

トランザクションの更新である。

【従来の技術】従来のデータベース復旧方法は、籐客事 前処理および障害復旧処理の2つからなっている。 [0003] 障害事前処理では、データベースの復旧に 30 必要な情報の取得を行う。データベースの復出に必要な 情報とは、ある特定時点のデータベースイメージ (パッ クアップと称する)とバックアップ取得以降に行われた

【0004】更新情報には、トランザクションの実行前 のイメージである更新前情報とトランザクションの実行 後のイメージである更新後情報の2つがあり、これらの 更新方法はジャーナルとして取得される。更新方法のう ち、更新前情報はデータベースに職害が発生した時に、 データベースアクセス処理を逆行させて籐寒発生前の状 40 総に戻すロールバック処理に使用され、更新後情報はデ ータベースに障害が発生した場合に事前に取得していた バックアップにデータベースアクセス処理を再現して障 害発生前の状態に戻すロールフォワード処理に使用され る。本発明で扱う障害復旧方法は、ロールフォワード処 理であり、本発明で扱う更新情報は更新後情報である。 【0005】 職害復旧処理では、職害事前処理で取得さ れた情報を元にデータベースの復旧を行う。データベー ス復旧の方法は、障害審詢処理において取得されたある 特定時点のデータベースイメージをデータベースを復元 50 する領域に用意する処理(ロード処理)と、そのデータ ベースイメージに対応するジャーナルを反映する処理 (ジャーナル反映処理)の2つからなっている。ロード 処理の終了でデータベースは、バックアップを取得した 時点のデータベースとして復知されており、そのデータ ベースにバックアップ取得以降に実行されたトランザク ションによる変更の記録、すなわちジャーナルを反映す ることによりデータベースに騎害が発生する値前のデー タベースの状況に復旧する。

### tooner

【発明が解決しようとする深類】従来のデータベース復 田方法においては、データベース復旧情報をデータベー ス単位で取得しているため、データベース内の限定され た部分の障害に関してもデータベース全体に対応する彼 旧情報を使用している。したがって、データベース復出 処理中は、通常のデータベース処理が不可能になる。そ のため、データベース復旧処理は、オンラインサービス に使用されるデータベースにとって緊要な問題となって いる。

【0007】本発明は、上記に鑑みてなされたもので、 その目的とするところは、障害範囲に限定された障害復 旧処理を可能にすることにより、オンラインデータベー スシステムの障害箇所以外へのデータベースアクセスを 継続することを可能にするデータベースオンライン修旧 方法および装置を提供することにある。

### [0008]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するた め、本発明のデータベースオンライン復旧方法は、オン ラインデータベースシステムにおいて障害に対する復況 のために事前に全ダンプ情報を取得し、オンライン非行 中は復旧のためのジャーナル懐報を取得し、鎌密時には 全ダンプ情報をもとにジャーナル情報を反映することに よって障害復旧を行うデータベースオンライン復旧方法 であって、データベース資源をデータベースサービスか らのアクセスの観点から相互にほぼ独立になる組合せを 選択し、選択された範囲を単位とした管報取得を行い、 復旧時に選択された範囲で復旧処理を行うことにより、 他の箇所へのデータベースアクセスを継続することを可 能とすることを要旨とする。

【0009】また、本発明のデータベースオンライン復 旧絲圏は、データベース内をデータベースアクセスの棚 点から分割した単位に区切るデータベース分割年的と、 設データベース分割手段で分割された各分割単位で独立 してパックアップおよびジャーナルを取得する個別ジャ 一ナル取得手段と、復旧障害時に各分割単位で独立して ロードおよびジャーナル反映を行い、オンラインデータ ベースシステムの復旧を行う部分復旧手段とを有するこ とを襲旨とする。 [0010]

【作用】本発明のデータベースオンライン復旧方法で

(3)

は、データベース資源をデータベースサービスのアクセ スの観点から相互にほぼ独立になる組含せを選択し、選 担された範囲を単位とした情報取得を行い、復旧時に選 択された範囲で復旧処理を行い、他の箇所へのデータベ ースアクセスを継続することを可能としている。

【0011】また、本発明のデータベースオンライン復 旧装置では、データベース内をデータベースアクセスの 観点から分割した単位に区切り、この分割された各分割 単位で独立してバックアップおよびジャーナルを取得 ャーナル反映を行い、オンラインデータベースシステム の後旧を行っている。

## [0012]

【実施例】以下、図面を用いて本発明の実施例を説明す Z.

【0013】図1は、本発明の一実施機に係わるデータ ベースオンライン復旧方法を適用したデータベースシス テムの構成を示すプロック図であり、図2は、データベ 一スの状態の変化を示す図である。

[0014] 図1において、101は、本データベース 20 に独立して管理される。 システムを使用するアプリケーションプログラム群を示 し、とれらはデータベースシステムが提供している複数 の業務を構成している。

【0015】102は、データベース104が提供不可 能な状態にある業務のアクセスを抑止する処理(図2に 示す機寒時部分削塞処理2()2)を行うサービス開塞部 である。ここでは、データベースの状態を覚離してお り、データベース104にアクセスする業務の走行可否 を判定し、走行不可能なものに関しては膨止を行う。

【0016】103は、データベース104を実際にア 30 を1つにまとめる時の識別子としても使用する。 クセスする処理を行うデータベースアクセス部であり、 ここで、データペースサービスは実行される。

【0017】104は、データベースであり、このデー タベース中の情報は、データベースアクセス側(図中左 (能) から見た場合、すなわちデータペースアクセス部1 03から見た場合には1つとして扱われるが、復田処理 係(図中右側)から見た場合には復旧用情報が業務での 使用傾向によって分割管理されている。

【0018】このデータベース復旧情報の分割につい ベースをアクセスする業務と業務の関係は、データベー ス内の情報から見るとパターンA301、パターンB3 0.2、パターンC303、パターンD304の4通りに 整理することができる。データペース104では、デー タベース内の情報をこの4つのパターンを用いて分類し ている。以下に各パターンについて説明する。

【0019】パターンA301は、業務がアクセスして いるデータベース内の情報が互いに独立であるパターン である。

[0020] パターンB302は、データベース内のあ 50 5で取得された復旧対象に対応する単位のバックアップ

る特定の情報を共有している業務を1つの業務とみなす パターンである。

【0021】パターンC303は、複数の業務に共有さ れているデータベース内のある特定の情報を1つの業務 に分類し、残りの業務には分類しないパターンである。 【0022】パターンD304は、共有されているデー タベース内のある特定の情報を複数の薬務に重複して分 類するパターンである。

【0023】 図1に戻って、105は、データベースの し、復旧職審時に各分割単位で独立してロードおよびジ 10 バックアップの取得処理(図2に示す障害事前処理20 1) を行うバックアップ取得部である。ここでは、デー タベース104で分割された単位でデータベースのバッ クアップを取得している。なお、取得されたパックアッ プは、相互に独立して管理される。

> 【0024】106は、データベースで行われた更新機 報をジャーナルファイルに出力するジャーナル取得部で ある。ここでは、バックアップ取得部105と同じよう にデータベース104で分割された単位で運新情報を出 力する。なお、取得されたジャーナルファイルは、相互

【0025】アクセスの種類によっては、データベース 104で分割された単位をまたがった更新情報が出力さ れるため、図4に示すようなジャーナル構成を必要とす

【0026】図4において、401には、データベース システム内の何番目のデータベースアクセスから出力さ れたジャーナルであるのかを識別する情報が入ってお り、この情報を元にジャーナル間の順序性を保証する。 また、この情報は複数ジャーナルに分割された更新情報

【0027】402には、ジャーナルを出力したアクセ スが生成した更新物報がどのジャーナルファイルに出力 されているかという情報が入っている。

【0028】403には、ジャーナルを出力したアクセ スが生成した更新情報がいくつのジャーナルに分割され たかという情報が入っている。この情報と401.40 2の情報を元に複数ジャーナルに分割された更新情報の 完全性を保証する。

【0029】404には、ジャーナルを生成した更新が て、図3を用いて説明する。鋼図に示すように、データ 40 データベースのどの簡所で行われたのかという情報が入 っている。

> 【0030】405には、データベースの内容の更新後 のイメージが入っている。この情報と404の情報で、 データベースの内容の変化を保証している。

> 【0031】更に、図1において、107は、データベ ースの障害箇所をバックアップとジャーナルをもとに復 旧する処理(図2に示す部分復担処理203)を行う部 分である。ここでの処理は、データベース104で分割 された単位を対象に行い、まずパックアップ取得部10

をロードし、そこにジャーナル取得部106で取得され た物田対象に対応する単位のジャーナルを反映して行 う。なお、復旧処理中はサービス閉塞都102で復旧箇 所へのアクセスを抑止するが、それ以外の箇所について はデータベースアクセス部103からのアクセス許可す

ã. 【0032】復紀処理は、パックアップ取得部105、 ジャーナル取得部106から出力された復旧展情報の中 で職審鑑所に対応する情報のみを使用して行われる。 【0033】次に、図5を参照して、ジャーナル反映処 10 インデータベースシステムにおいて障害の範囲に応じた 境の手順を詳細に説明する。図5においては、501は データベース104で分割された単位でジャーナル取得 部106によって取得されたジャーナルを示している。 【0034】(1)まず、復旧対象に対応するジャーナ ルファイルから 1ジャーナルずつジャーナル反映処理 107'へ謝み込む(502)、なお、このジャーナル 反映処理107 は輸紀データベース復旧処理部107

【0035】(2) この読み込まれたジャーナルの中で ジャーナル通器(401)をもとに一番古いジャーナ ル、すなわちジャーナル選番の早いジャーナルを選択す \$ (503).

で家飾されたものである。

【0036】(3) この選択されたジャーナルの出力先 ファイル情報 (402) と構成ジャーナル数 (403) を取得し、(1)で読み込まれたジャーナルから(2) で選択されたジャーナルを含んだ要新情報を生成する (504)

[0037] (4) (3) で [ 更新情報にまとめられた 情報をジャーナル中の位置情報(404)と更新イメー ジ (405) から復汩対象部分に反映する (505)。 30 102 サービス振霧部 【0038】(5)(3)で使用されたジャーナルの次 のジャーナルを読み込み、(2)の処理へ戻る。このル ープを全ての反映可能なジャーナルを処理するまで繰り 返す。

【0039】以上、本発明を実施例に基づき具体的に説 明したが、本発明は前配実施例に限定されるものではな\* \* く、その脚節を造版しない範囲において種々変更し得る ことは言うまでもない。

## [0040]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 データベース資源をデータベースサービスのアクセスの 観点から相互にほぼ独立になる組合せを選択し、選択さ れた範囲を単位とした情報取得を行い、物田時に選択さ れた範囲で復旧処理を行い、他の箇所へのデータベース アクセスを継続することを可能としているので、オンラ 復旧処理が容易にでき、非障害衞所に関しては障害の影 響を受けることなく適常処理の継続が可能となり、障害 箇所に溺してもロードするパックアップ量および反映す るジャーナル量がデータベース全体を対象としている従 来方法にはべて減少することにより後旧所要時間を領線

### することができる。 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例に係わるデータベースオンラ イン復旧方法を適用したデータベースシステムの構成を

【図2】図1の実施例におけるデータペースの状態の変 化を示す図である。

【図3】業務の働から景たデータペース内情報の分割パ ターンを示す関である。

【図4】ジャーナル機説例を示す図である。

【図5】本実施例におけるジャーナル反映処理の手順を 示す例である。

## 【符号の説明】

20 示すプロック図である。

- 101 アプリケーションブログラム
- 103 データベースアクセス部
- 104 データベース
- 105 バックアップ取得部
- 106 ジャーナル取得部 107 データベース復旧処理部

### [13] 1 3

